

Грокаем алгоритмы. Глава 1. Знакомство с Алгоритмами

В этой главе

1. Закладываются основы для других глав
 2. Вы пишете свой первый алгоритм поиска (**Алгоритм бинарного поиска**)
 3. Вы узнаете, как описывается время выполнения алгоритма
-

Что такое алгоритмы?

Алгоритм - набор инструкций для выполнения некоторой задачи. В принципе любой фрагмент кода можно назвать алгоритмом, но в этой книге рассматриваются более интересные темы. В этой главе речь пойдёт о бинарном поиске.

Что вы узнаете об эффективности алгоритмов?

В каждом из алгоритмов, сначала приводится его описание и пример, а затем его время в понятиях **O-большое**. В завершение будут рассмотрены типы задач, которые могут решаться с применением того же алгоритма

Бинарный поиск

Предположим, вы ищете фамилию человека в телефонной книжке (жесть какая старая технология...). Она начинается с буквы "К". Конечно, мы можем листать книгу с первой странице, пока не дойдём до буквы "К", но для ускорения поиска откроем её в середине: ведь эта буква должна находится ближе к середине книги.

Или предположим, вы ищите букву "О". Тогда тоже следует начать с середины.

А теперь допустим, вы придумываете username в Telegram. При этом Telegram должен проверить есть ли этот username в базе данных. Опять же поиск может начинаться с самого начала базы данных, но разумнее будет начать с середины

Перед нами типичная задача поиска. И во всех этих случаях для решения задачи можно применить один алгоритм: *бинарный поиск*

Бинарный поиск - это алгоритм; на входе он получает отсортированный список элементов. Если элемент, который вы ищите, присутствует в списке, то бинарный поиск возвращает его позицию. В противном случае null

Пример:

Сыграем в простую игру: я загадал число от 1 до 100

Вы должны отгадать мой число, используя как можно меньше попыток. При каждой попытке я буду давать один из трёх ответов: "много", "мало", "угадал"

Предположим, вы начинаете перебирать все варианты подряд: 1, 2, 3, 4...

Вот как это будет выглядеть:

Вы: 1

Я: мало

Вы: 2

Я: мало

...

Вы: 7

Я: мало

Вы: Чёрт!

Это пример простого поиска (термин "*тупой поиск*" был бы уместнее). За раз исключается одно число. Загадай я 99, вам пришлось бы использовать 99 попыток!

Более эффективный поиск

Существует другой, более эффективный способ. Начнём с 50:

Вы: 50

Я: мало

Да, число меньше задуманного, но сейчас вы убрали *половину* чисел! Теперь вы знаете, что все число от 1 до 50 меньше загаданного. Следующая попытка:

Вы: 75

Я: много

На этот раз много, но вы снова исключили *половину* оставшихся чисел. Следующей попыткой будет 63 (число между 50 и 75):

Вы: 63

Я: много

Рано или поздно таким путём вы отгадаете загаданное число. Так и работает бинарный поиск. А теперь попробуем поточнее определить, сколько чисел будет исключаться каждый раз.

100 элементов \rightarrow 50 \rightarrow 25 \rightarrow 13 \rightarrow 7 \rightarrow 4 \rightarrow 2 \rightarrow 1

То есть какое бы число я ни задумал, вы гарантированного его отгадаете за 7 шагов!

Предположим, что теперь чисел побольше: 240к. Как вы думаете, сколько попыток вам понадобится в худшем случае?

При простом или тупом поиске может потребоваться 240к попыток, если загадано 240000. В бинарном поиске дела обстоят намного лучше:

240к \rightarrow 120к \rightarrow 60к \rightarrow 30к \rightarrow 15к \rightarrow 7.5к \rightarrow ... \rightarrow 4 \rightarrow 2 \rightarrow 1

Итак, бинарный поиск потребует 18 шагов - разница заметна! В общем случае для списка из n элементов бинарный поиск выполняется за $\log_2(n)$ шагов, тогда как простой поиск будет выполнен за n шагов.

Примечание

Далее в книге, когда речь пойдёт об О-большое, $O(\log) == O(\log_2)$

Реализация в Python

В бинарном поиске, как было показано в примерах ранее, нам надо следить с какой части массива проводится поиск. Изначально это весь массив

PYTHON

```
low = 0
high = len(lst) - 1
```

Каждый раз алгоритм должен проверять средний элемент:

PYTHON

```
mid = (low + high) // 2
guess = lst[mid]
```

Если названное число было мало, то переменная low обновляется:

```
if guess < item:  
    low = mid + 1
```

Иначе обновляется переменная high

Полный код выглядит так:

```
def binary_search(lst, item):  
    low = 0  
    high = len(lst) - 1  
    while low <= high:  
        mid = (low + high) // 2  
        guess = lst[mid]  
        if guess == item:  
            return mid  
        elif guess > item:  
            high = mid - 1  
        else:  
            low = mid + 1  
    return None
```

Время выполнения

Каждый раз, когда мы будем рассматривать очередной алгоритм, я буду обсуждать время его выполнения.

Обычно следует выбирать самый эффективный алгоритм, будь то оптимизация по времени или памяти

Если вернуться к сравнению простого поиска и бинарного, то время первого обычно называют **линейным** ($O(n)$ - если говорить в терминах О-большого), ибо в худшем случае он всегда выполняется за n попыток при n

элементов. Время же второго называется *логарифмическим* ($O(\log(n))$) по, наверное, понятным причинам.

О-большое

Специальная нотация "О-большое" описывает скорость работы разных алгоритмов. Зачем вам это? Время от времени вам придётся использовать чужие алгоритмы, а потому неплохо было бы понимать, насколько быстро или медленно они работают. О-большое описывает, насколько быстро работает алгоритм, оно НЕ сообщает скорость в секундах, а *позволяет сравнить количество операций*. Оно указывает, насколько быстро возрастает время выполнения алгоритма.

ВАЖНО!

О-большое описывает количество операций в ХУДШЕМ случае. Если простой поиск нашёл человека в телефонной книжке за одну операцию, потому что он был первым, это ничего не значит! Скорость выполнения простого поиска всё равно $O(n)$.

Примечание

Помимо худшего времени также полезно учитывать среднее время выполнения

Типичные примеры "О-большое"

- $O(\log(n))$ - логарифмическое время. Пример: бинарный поиск
 - $O(n)$ - линейное время. Пример: простой поиск
 - $O(n \cdot \log(n))$. Пример: эффективные алгоритмы сортировки
 - $O(n^2)$. Пример: медленные алгоритмы сортировки
 - $O(n!)$. Пример: очень медленные алгоритмы
-

Итоги

- Скорость алгоритмов измеряется не в секундах, а в темпе роста количества операций
 - По сути, формула описывает, насколько быстро возрастает время выполнения алгоритма с увеличением размера входных данных.
 - Время выполнения алгоритмов выражается как "О-большое"
-

Упражнения к главе

(Оставляю их здесь для тех, кому это интересно. Напишите в комментарии или мне, если нужны будут ответы)

1. Имеется отсортированный список из 128 имён, и вы ищите в нём значение методом бинарного поиска. Какое максимально число проверок для этого может потребоваться?
2. Предположим, список увеличился вдвое. Как изменится максимальное количество проверок?

Приведите время выполнения "О-большое" для каждого из сценариев:

3. Известна фамилия, нужно найти номер в телефонной книге.
4. Известен номер, нужно найти фамилию в телефонной книге.
5. Нужно прочитать телефоны всех людей в телефонной книге.
6. Нужно прочитать телефоны всех людей, фамилии которых начинаются на "А" (Вопрос с подвохом!)